Requested Patent:

JP8006839A

Title:

DISTRIBUTED FILE SYSTEM

Abstracted Patent:

JP8006839

**Publication Date:** 

1996-01-12

Inventor(s):

KISAKI SHUNSUKE

Applicant(s):

**NEC CORP** 

**Application Number:** 

JP19940160580 19940620

Priority Number(s):

IPC Classification:

G06F12/00; G06F15/16

Equivalents:

ABSTRACT:

PURPOSE:To grant the authority of amounting request, given only to a privileged user in the NFS (distributed file system) because of the security, even to a general user while holding the security.

CONSTITUTION:A mounting right confirming means 21 refers to a password file 23 and a share management file 24 and confirms whether or not a server 20 has the right to mount. A share execution means 22 allows sharing when the right to mount is given. A mounting right confirming means 12 confirms whether or not a client 10 has the right to mount and writes information showing that mounting by a mounting means 13 is successful to a mounting state description file 17 when the mounting is successful. A mounting resetting right confirming means 15 refers to the mounting state description file 17 and confirms whether or not there is the right to reset moldnting. A mounting resetting means 16 resets the mounting.

# (19)日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

FΙ

(11)特許出願公開番号

# 特開平8-6839

(43)公開日 平成8年(1996)1月12日

(51) Int.Cl.6

識別記号

庁内整理番号

技術表示箇所

G06F 12/00

545 B 7623-5B

15/16

370 M

請求項の数4 FD (全 10 頁) 審査請求 有

(21)出願番号

特願平6-160580

(22)出願日

平成6年(1994)6月20日

(71)出願人 000004237

日本電気株式会社

東京都港区芝五丁目7番1号

(72)発明者 木佐木 俊介

東京都港区芝五丁目7番1号 日本電気株

式会社内

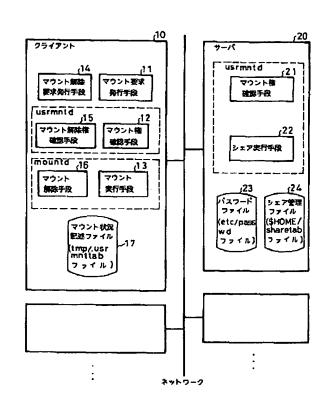
(74)代理人 弁理士 河原 純一

# (54) 【発明の名称】 分散ファイルシステム

## (57)【要約】

【目的】 NFSにおいてセキュリティ上の理由により 特権ユーザにのみ与えられていたマウント要求の権限 を、セキュリティを保持しつつ一般ユーザにも与える。

【構成】 マウント権確認手段21は、パスワードファ イル23およびシェア管理ファイル24を参照し、サー パ20側のマウント権の有無を確認する。シェア実行手 段22は、当該マウント権がある場合にシェアを実行す る。マウント権確認手段12は、クライアント10側の マウント権の有無を確認し、マウント実行手段13によ るマウントの実行が成功した場合にその旨を示す情報を マウント状況記述ファイル17に書き出す。マウント解 除権確認手段15は、マウント状況記述ファイル17を 参照し、マウント解除権の有無を確認する。マウント解 除手段16は、マウントの解除を行う。



### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 NFSが使用できる環境の分散処理システムにおいて、

サーバ側にディスク資源を所有する一般ユーザのアカウントを管理するサーバ側のパスワードファイルと、

各一般ユーザ毎に設けられており、当該一般ユーザについてのシェアに関する情報を管理するサーバ側のシェア 管理ファイルと、

各一般ユーザに関するマウント状況を示す情報を保持するクライアント側のマウント状況記述ファイルと、

一般ユーザマウント要求コマンドに基づいてサーバ側マウント要求を発行するクライアント側のマウント要求発行手段と、

前記パスワードファイルおよび前記シェア管理ファイルを参照して前記マウント要求発行手段により発行されたサーバ側マウント要求に関するサーバ側でのマウント権の有無を確認し、マウント権があると判定した場合にシェア要求を発行するサーバ側のマウント権確認手段と、このサーバ側のマウント権確認手段により発行されたシェア要求に基づいてシェアの実行を行うサーバ側のシェ 20 ア実行手段と、

このシェア実行手段によるシェアの実行が成功した後に 前記サーバ側のマウント権確認手段から発行されるクラ イアント側マウント要求を受け、当該クライアント側マ ウント要求に関するクライアント側でのマウント権の有 無を確認し、マウント権があると判定した場合にマウン ト実行要求を発行し、当該マウント実行要求に基づくマ ウントの実行が成功した場合にその旨を示す情報を前記 マウント状況記述ファイルに書き出すクライアント側の マウント権確認手段と、

このクライアント側のマウント権確認手段により発行されたマウント実行要求に基づいてマウントの実行を行うクライアント側のマウント実行手段と、

一般ユーザマウント解除要求コマンドに基づいてマウント解除要求を発行するクライアント側のマウント解除要求発行手段と、

前記マウント状況記述ファイルを参照して前記マウント解除要求発行手段により発行されたマウント解除要求に関するマウント解除権の有無を確認し、マウント解除権があると判定した場合にマウント解除実行要求を発行す 40 るクライアント側のマウント解除権確認手段と、

このマウント解除権確認手段により発行されたマウント 解除実行要求に基づいてマウントの解除を行うクライア ント側のマウント解除手段とを有することを特徴とする 分散ファイルシステム。

【請求項2】 シェア管理ファイル内のエントリが、シェア対象ディレクトリ、マウント計算機ホスト名およびアクセス権からなることを特徴とする請求項1記載の分散ファイルシステム。

【請求項3】 マウント状況記述ファイル内のエントリ 50 で、当該コマンドを発行できるのは、当該クライアント

2

が、ユーザ名およびマウントポイントからなることを特 徴とする請求項1記載の分散ファイルシステム。

【請求項4】 ある一般ユーザのシェア管理ファイルが 当該一般ユーザのホームディレクトリの直下にあること を特徴とする請求項1記載の分散ファイルシステム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、複数の計算機がネットワークによって接続された分散処理システムに関し、特に各計算機が所有するディスク資源(ディスク資源上に設けられるファイル)を共有するために採用される分散ファイルシステムに関する。なお、本発明の分散ファイルシステムは、UNIXオペレーティングシステムが採用されている分散処理システムで実現されることを前提としている(「UNIXオペレーティングシステム」は、UNIX System Laboratories, Inc. によって開発され、ライセンスされている)。

[0002]

20 【従来の技術】UNIXオペレーティングシステムにおいては、ネットワーク上のディスク資源の共有および分散を行う機能を実現する分散ファイルシステムとして、RFS (Remote File System) およびNFS (Network File System) 等が提供されている。これらの分散ファイルシステムは、ネットワーク上に分散して存在するディスク資源を各計算機におけるローカルのディスク資源であるように見せる技術である。本発明の分散ファイルシステムは、このうち、NFSが使用できる環境に適用されることを30 規定している。

【0003】従来の分散ファイルシステム(NFS)では、セキュリティ上の理由により、リモートマウント(NFSマウント)を実行するに際して以下の①および②に示すような制限が設けられていた。なお、以下の説明において、サーバとはリモートマウント先の計算機をいい、クライアントとはリモートマウント元の計算機をいう。また、以下の説明においては、リモートマウント(本発明では、NFSマウントを意味する)を単に「マウント」と表現する。

【0004】① マウントの前提として、サーバ側のマウントポイント(マウントに係るディレクトリ)のシェア(share。マウントの許可)が行われている必要がある。ここで、マウントポイントに対するシェアの指定が可能なユーザは、マウントポイントがどのディレクトリであっても、当該サーバの特権ユーザに限定されている

【0005】② クライアントにおいてマウント要求を促すコマンドが発行され、当該コマンドに基づいてクライアントからサーバにマウント要求が発行される。ここ

の特権ユーザに限定されている。

【0006】一方、UNIXオペレーティングシステム の発展および普及(UNIXオペレーティングシステム が適用される電子計算機の発展および普及を含む)によ り、一人の一般ユーザ(特権ユーザ以外のユーザ)が複 数の計算機にアカウント(パスワードファイルにおける 当該一般ユーザに関する登録)を持つようになり、一般 ユーザの個人的なディスク資源が複数の計算機に分散さ れることが多くなった。したがって、一般ユーザであっ ても、他の計算機における自己のディスク資源に関する 10 意味する) を可能にすることを目的とする本発明とは構 マウントを行いたいと考える場合が増している。

【0007】しかし、上述のような制限の存在により、 一般ユーザは、サーバおよびクライアント両方の特権ユ ーザにならない限り、自己の個人的なディスク資源であ っても自由には他の計算機におけるディスク資源に関す るマウントを行うことができなかった。

## [0008]

【発明が解決しようとする課題】上述した従来の分散フ ァイルシステムでは、一般ユーザは自己の個人的なディ スク資源であっても自由には他の計算機におけるディス ク資源に関するマウントを行うことができないので、当 該一般ユーザの利便性および作業効率が悪くなるという 問題点があった。すなわち、具体的には、以下の①~③ に示すような問題点が存在していた。

【0009】① 個人的なディスク資源をネットワーク において転送することが困難である。

【0010】② 一度マウントしてしまえば、ネットワ ーク上の他の計算機にログインすることなく当該他の計 算機におけるディスク資源を使用することができる。し かしながら、従来は、そのような便宜を享受することが 30 できない。

【0011】③ 個人的なディスク資源を分散して持つ ことができないので、各一般ユーザが各計算機に同じフ ァイルを持つ必要が生じ、分散処理システム全体におけ るディスク資源の無駄が発生する。

【0012】一方、無制限に一般ユーザに対してマウン トを許可すると、セキュリティ上の観点から問題が生じ るという欠点があった。

【0013】本発明の目的は、上述の点に鑑み、セキュ リティを保持しつつ、一般ユーザが他の計算機における 40 当該一般ユーザの個人的なディスク資源を自由にマウン トすることを可能にする(当該ディスク資源上のファイ ルへのアクセスを容易にする)分散ファイルシステムを 提供することにある。

【0014】すなわち、本発明の目的は、NFSにおい てセキュリティ上の理由により特権ユーザにのみ与えら れていたマウント要求の権限を、特権ユーザ以外の一般 ユーザにも与えることを可能にする分散ファイルシステ ムを提供することにある。

【0015】なお、UNIXオペレーティングシステム 50 マウント解除実行要求に基づいてマウントの解除を行う

に関する分散ファイルシステムについての従来技術とし ては、「特開昭63-201864号公報(分散型デー タ処理システム)」および「特開平1-287756号 公報(分散ファイルの起動方法)」が公表されている。 しかし、これらの従来技術は、デッドロックの解消(特 開昭63-201864号公報) やファイルの起動の容 易化(特開平1-287756号公報)を図る技術であ り、セキュリティを保持した上で一般ユーザによるマウ ント(先にも述べたように、ここではNFSマウントを 成等を異にするものである。

#### [0016]

【課題を解決するための手段】本発明の分散ファイルシ ステムは、NFSが使用できる環境の分散処理システム において、サーバ側にディスク資源を所有する一般ユー ザのアカウントを管理するサーバ側のパスワードファイ ルと、各一般ユーザ毎に設けられており、当該一般ユー ザについてのシェアに関する情報を管理するサーバ側の シェア管理ファイルと、各一般ユーザに関するマウント 状況を示す情報を保持するクライアント側のマウント状 祝記述ファイルと、一般ユーザマウント要求コマンドに 基づいてサーバ側マウント要求を発行するクライアント 側のマウント要求発行手段と、前記パスワードファイル および前記シェア管理ファイルを参照して前記マウント 要求発行手段により発行されたサーバ側マウント要求に 関するサーバ側でのマウント権の有無を確認し、マウン ト権があると判定した場合にシェア要求を発行するサー パ側のマウント権確認手段と、このサーバ側のマウント 権確認手段により発行されたシェア要求に基づいてシェ アの実行を行うサーバ側のシェア実行手段と、このシェ ア実行手段によるシェアの実行が成功した後に前記サー パ側のマウント権確認手段から発行されるクライアント 側マウント要求を受け、当該クライアント側マウント要 求に関するクライアント側でのマウント権の有無を確認 し、マウント権があると判定した場合にマウント実行要 求を発行し、当該マウント実行要求に基づくマウントの 実行が成功した場合にその旨を示す情報を前記マウント 状況記述ファイルに書き出すクライアント側のマウント 権確認手段と、このクライアント側のマウント権確認手 段により発行されたマウント実行要求に基づいてマウン トの実行を行うクライアント側のマウント実行手段と、 一般ユーザマウント解除要求コマンドに基づいてマウン ト解除要求を発行するクライアント側のマウント解除要 求発行手段と、前記マウント状況記述ファイルを参照し て前記マウント解除要求発行手段により発行されたマウ ント解除要求に関するマウント解除権の有無を確認し、 マウント解除権があると判定した場合にマウント解除実 行要求を発行するクライアント側のマウント解除権確認 手段と、このマウント解除権確認手段により発行された

5

クライアント側のマウント解除手段とを有する。

[0017]

【作用】本発明の分散ファイルシステムでは、パスワー ドファイルがサーバ側にディスク資源を所有する一般ユ ーザのアカウントを管理し、各一般ユーザ毎に設けられ ているシェア管理ファイルが当該一般ユーザについての シェアに関する情報を管理し、マウント状況記述ファイ ルが各一般ユーザに関するマウント状況を示す情報を保 持し、マウント要求発行手段が一般ユーザマウント要求 コマンドに基づいてサーバ側マウント要求を発行し、サ ーパ側のマウント権確認手段がパスワードファイルおよ びシェア管理ファイルを参照してマウント要求発行手段 により発行されたサーバ側マウント要求に関するサーバ 側でのマウント権の有無を確認しマウント権があると判 定した場合にシェア要求を発行し、シェア実行手段がサ ーパ側のマウント権確認手段により発行されたシェア要 求に基づいてシェアの実行を行い、クライアント側のマ ウント権確認手段がシェア実行手段によるシェアの実行 が成功した後にサーバ側のマウント権確認手段から発行 されるクライアント側マウント要求を受け当該クライア ント側マウント要求に関するクライアント側でのマウン ト権の有無を確認しマウント権があると判定した場合に マウント実行要求を発行し当該マウント実行要求に基づ くマウントの実行が成功した場合にその旨を示す情報を マウント状況記述ファイルに書き出し、マウント実行手 段がクライアント側のマウント権確認手段により発行さ れたマウント実行要求に基づいてマウントの実行を行 い、マウント解除要求発行手段が一般ユーザマウント解 除要求コマンドに基づいてマウント解除要求を発行し、 マウント解除権確認手段がマウント状況記述ファイルを 30 参照してマウント解除要求発行手段により発行されたマ ウント解除要求に関するマウント解除権の有無を確認し マウント解除権があると判定した場合にマウント解除実 行要求を発行し、マウント解除手段がマウント解除権確 認手段により発行されたマウント解除実行要求に基づい てマウントの解除を行う。

[0018]

【実施例】次に、本発明について図面を参照して詳細に 説明する。

[0019] 図1は、本発明の分散ファイルシステムの *40* 一実施例の構成を示すプロック図である。

【0020】本実施例の分散ファイルシステムは、複数の計算機(クライアント10およびサーバ20を含む)がネットワークによって接続されている分散処理システム(UNIXオペレーティングシステムが採用される分散処理システム)において実現され、クライアント10と、サーバ20とを含んで構成されている。なお、当該ネットワークに接続されている任意の計算機(ディスク資源を有する計算機)は、クライアント10にもサーバ20にもなりうる。

6

【0021】クライアント10は、マウント要求発行手段11と、マウント権確認手段12と、マウント実行手段13と、マウント解除要求発行手段14と、マウント解除権確認手段15と、マウント解除手段16と、マウント状況記述ファイル17(/tmp/. usrmnttabファイル)とを含んで構成されている。なお、マウント権確認手段12とマウント解除権確認手段15とはクライアント10側のusrmntd(user mount daemonを意味する)によって実現され、マウント実行手段13とマウント解除手段16とはクライアント10側のmountd(mount daemonを意味する)によって実現される(usrmntdは本発明に特有のデーモンであり、mountdは通常のNFSにおける既存のデーモンである)。

【0022】サーバ20は、マウント権確認手段21 と、シェア実行手段22と、パスワードファイル23 (/etc/passwdファイル)と、シェア管理ファイル24(\$HOME/sharetabファイル) とを含んで構成されている。なお、マウント権確認手段 21およびシェア実行手段22はサーバ20側のusr mntdによって実現される(usrmntdは本発明 に特有のデーモンである)。

【0023】図2は、本実施例の分散ファイルシステム におけるマウント実行時の処理を示す流れ図である。こ の処理は、サーバ側マウント要求発行ステップ201 と、サーバ側マウントポイント検査ステップ202と、 パスワードファイル読出しステップ203と、ユーザ名 等検査ステップ204と、ホームディレクトリ認識ステ ップ205と、シェア管理ファイル読出しステップ20 6と、シェア要求可否検査ステップ207と、シェア要 求発行ステップ208と、シェア実行ステップ209 と、クライアント側マウント要求発行ステップ210 と、クライアント側マウントポイント検査ステップ21 1と、マウント実行要求発行ステップ212と、マウン ト実行ステップ213と、マウント成功/失敗検査ステ ップ214と、マウント状況記述ファイル書出しステッ プ215と、マウント成功通知ステップ216と、アン シェア要求可否検査ステップ217と、、アンシェア要 **求発行ステップ218と、アンシェア実行ステップ21** 9と、マウント終了通知ステップ220と、マウント実 行処理終了ステップ221と、サーバ側失敗通知ステッ プ222と、クライアント側失敗通知ステップ223 と、マウント実行処理終了ステップ224とからなる。

【0024】図3は、本実施例の分散ファイルシステムにおけるマウント解除時の処理を示す流れ図である。この処理は、マウント解除要求発行ステップ301と、マウント状況記述ファイル読出しステップ302と、該当エントリ有無検査ステップ303と、該当エントリ不存在通知ステップ304と、ユーザー致検査ステップ30505と、ユーザ不一致通知ステップ306と、マウント解

除実行要求発行ステップ307と、マウント解除ステッ プ308と、マウント解除成功/失敗検査ステップ30 9と、マウント状況記述ファイルエントリ削除ステップ 310と、マウント解除成功/失敗情報保持ステップ3 11と、マウント解除成功/失敗情報通知ステップ31 2と、マウント解除処理終了ステップ313と、マウン ト解除処理終了ステップ314とからなる。

【0025】図4は、シェア管理ファイル24のフォー マットを示す図である。シェア管理ファイル24は、シ ェアを行うディレクトリ (シェア対象ディレクトリ) 毎 10 にエントリを有している。各エントリは、シェア対象デ ィレクトリと、当該シェアに基づいてマウントを行う際 のマウント元の計算機(クライアント)となりうる計算 機のホスト名を示すマウント計算機ホスト名と(この項 目には複数の計算機のホスト名を記述できる)、アクセ ス権(当該ディレクトリに対するマウントの際のアクセ ス権と整合する情報であり、「読込みのみ可」を"r o"で示し、「読み書き可」を"rw"で示す情報)か らなる。

【0026】図5は、パスワードファイル23のフォー マットを示す図である。パスワードファイルは、UNI Xオペレーティングシステムが採用されている分散処理 システムにおいて従来から存在するファイルであり、ユ ーザ名と、パスワードと、ユーザid (identif ication)と、グループidと、コメントと、ホ ームディレクトリと、ログインシェルとからなるエント り(当該エントリに対応する一般ユーザのアカウント) を有している。なお、本実施例ひいては本発明では、こ のエントリ中のユーザ名、ユーザ i dおよびグループ i dが使用される(セキュリティ保持の向上を図るために 30 パスワードの情報を使用することも可能である)。

【0027】図6は、マウント状況記述ファイル17の フォーマットを示す図である。マウント状況記述ファイ ル17は、usrmntコマンド(後述参照)を発行し た一般ユーザを識別するための「ユーザ名」と、当該u srmntコマンドに基づくマウント要求中のクライア ント側マウントポイントを示す「マウントポイント」と からなるエントリを有している。

【0028】次に、このように構成された本実施例の分 散ファイルシステムの動作について説明する。なお、本 40 実施例の分散ファイルシステムにおけるマウントに関す る基本的なプロトコルは、通常のNFSにおけるプロト コルに準ずるものとする。

【0029】第1に、準備処理時の動作について説明す る。

【0030】まず、以下の①~③に示すような環境設定 が行われる。

【0031】① 「一般ユーザが非常駐プロセスである マウント要求発行手段11を起動するためのコマンド」 であるusrmntコマンド (一般ユーザマウント要求 50 知し(ステップ223)、要求待ち状態に戻る。

コマンド)と、「一般ユーザが非常駐プロセスであるマ ウント解除要求発行手段14を起動するためのコマンド であるunusrmntコマンド(一般ユーザマウント 解除要求コマンド) とが用意される。

[0032] ② クライアント10およびサーバ20の 両方に、常駐プロセスであるusrmntdが用意され

【0033】③ クライアント10およびサーバ20の 両方で、通常のNFSのサービスを受けることができる ようにするための設定が行われる。

【0034】次に、特権ユーザは、自己の権限で、クラ イアント10側およびサーバ20側のusrmntdを 起動する。

【0035】さらに、クライアント10倒およびサーバ 20側のusrmntdを利用したい一般ユーザは、サ ーバ20側の当該一般ユーザのホームディレクトリ(\$ HOME) の直下に図4に示すようなフォーマットのシ ェア管理ファイル24 (\$HOME/sharetab ファイル)を作成する。なお、シェア管理ファイル24 を一般ユーザのホームディレクトリの直下に作成するの は、当該一般ユーザのシェア管理ファイル24の所在を 明確にするためである。したがって、その所在が明確に なるのであれば、シェア管理ファイル24をホームディ レクトリの直下以外に作成することも可能である。

【0036】第2に、マウント実行時の動作について説 明する (図2参照)。

【0037】クライアント10側の一般ユーザは、サー パ20側の自己のディスク資源に関するマウントを行い たい場合に、usrmntコマンドを発行する。

【0038】クライアント10側のマウント要求発行手 段11は、このusrmntコマンドに基づいて生成さ れ、サーバ20側にサーバ側マウント要求を発行する (ステップ201)。このサーバ側マウント要求の中に は、サービスの種類(この場合には、サーバ側マウント 要求), ユーザ名, ユーザid, グループid, クライ アントホスト名、サーバ側マウントポイント、クライア **ント側マウントポイントおよびオプション(オプション** の内容は、任意であって、なくてもかまわない)が入 る。

【0039】このサーバ側マウント要求を受けたサーバ 20側のマウント権確認手段21は、当該サーバ側マウ ント要求の中のサーバ側マウントポイントに基づいて、 そのサーバ側マウントポイントに該当するディレクトリ がサーバ20側に存在するか否かを検査する(ステップ 202).

【0040】マウント権確認手段21は、ステップ20 2の検査で「当該ディレクトリが存在しない」と判定し た場合(検査結果が「失敗」である場合)には、その旨 をクライアント10側のマウント要求発行手段11に通 く)。

【0041】一方、マウント権確認手段21は、ステッ プ202の検査で「当該ディレクトリが存在する」と判 定した場合(検査結果が「成功」である場合)には、図 5に示すようなフォーマットのパスワードファイル23 を読み出し (ステップ203)、 usrmn tコマンド を発行した一般ユーザのユーザ名, ユーザidおよびグ ループidと一致する情報を持つエントリがパスワード ファイル23に存在するか否かを検査する(ステップ2

【0042】マウント権確認手段21は、ステップ20 4の検査で「当該ユーザ名等と一致する情報を持つエン トリがパスワードファイル23に存在しない」と判定し た場合(検査結果が「失敗」である場合)には、その旨 をクライアント10側のマウント要求発行手段11に通 知し(ステップ223)、要求待ち状態に戻る。

【0043】一方、マウント権確認手段21は、ステッ プ204の検査で「当該ユーザ名等と一致する情報を持 つエントリがパスワードファイル23に存在する」と判 定した場合(検査結果が「成功」である場合)には、当 該エントリからホームディレクトリ(当該一般ユーザの 20 イントに該当するディレクトリが当該一般ユーザ(当該 サーバ20におけるホームディレクトリ(\$HOM E))を取り出して認識する(ステップ205)。

【0044】マウント権確認手段21は、ステップ20 5 で取り出したホームディレクトリの直下に存在するシ ェア管理ファイル24を読み出し(ステップ206)、 シェア管理ファイル24の内容と上述のサーバ側マウン ト要求とに基づいてシェア実行手段22に対してシェア 要求を出すべきか否かを検査する(ステップ207)。 すなわち、サーパ側マウント要求の中のサーパ側マウン トポイントをシェア対象ディレクトリに持つエントリが 30 シェア管理ファイル24内に存在し、そのエントリ中の マウント計算機ホスト名の中にクライアント10のホス ト名があるか否かを確認する。

【0045】マウント権確認手段21は、ステップ20 7で「シェア要求を出すべきでない」と判定した場合 (検査結果が「失敗」である場合) には、その旨をクラ イアント10側のマウント要求発行手段11に通知し (ステップ223)、要求待ち状態に戻る。

[0046] 一方、マウント権確認手段21は、ステッ プ207の検査で「シェア要求を出すべきである」と判 40 定した場合(検査結果が「成功」である場合)には、シ ェア実行手段22に対してシェア要求を発行する(ステ ップ208)。なお、ステップ202,204および2 07の検査結果が全て「成功」である場合が、当該サー パ側マウント要求に関するマウント権(サーバ20側で のマウント権) がある場合に該当する。

【0047】シェア実行手段22は、そのシェア要求に 基づいて、当該マウントポイント(サーバ側マウント要 求の中のサーパ側マウントポイント)のシェアを行う (ステップ209)。

【0048】なお、すでに当該マウントポイントのシェ アが行われている場合には、マウント権確認手段21は その旨を示す情報を自己の内部に保持しておく(例え ば、その旨を示すためのフラグにピットを立ててお

10

【0049】マウント権確認手段21は、当該マウント ポイントのシェアが行われたことを確認した後に、クラ イアント10側のマウント権確認手段12に対してクラ イアント側マウント要求を発行する(ステップ21 10 0)。このクライアント側マウント要求の中には、サー ピスの種類(この場合には、クライアント側マウント要 求), ユーザ名, ユーザ i d, グループ i d, サーバホ スト名、サーバ側マウントポイント、クライアント側マ

ウントポイントおよびオプションが入る。

【0050】クライアント10側のマウント権確認手段 12は、当該クライアント側マウント要求を受け取る と、当該クライアント側マウント要求の中のユーザ名, ユーザ i d. グループ i dおよびクライアント側マウン トポイントに基づいて、そのクライアント側マウントポ ユーザ名, ユーザ i d およびグループ i d で識別される 一般ユーザ)の所有であるか否かを検査する(ステップ 211).

【0051】マウント権確認手段12は、ステップ21 1の検査で「当該ディレクトリ(クライアント側マウン トポイント) が当該一般ユーザの所有ではない」と判定 した場合(検査結果が「失敗」である場合)には、その 旨をサーパ20側のマウント権確認手段21に通知し (ステップ222)、要求待ち状態に戻る。この通知を 受けたマウント権確認手段21は、その旨をクライアン ト10側のマウント要求発行手段11に通知し(ステッ プ223)、要求待ち状態に戻る。

【0052】一方、マウント権確認手段12は、ステッ プ211の検査で「当該ディレクトリが当該一般ユーザ の所有である」と判定した場合(検査結果が「成功」で ある場合) には、マウント実行手段13に対してマウン ト実行要求(当該マウントポイントのマウントの実行を 促す要求)を発行する(ステップ212)。なお、ステ ップ211の検査結果が「成功」である場合が、当該ク ライアント側マウント要求に関するマウント権(クライ アント10側でのマウント権)がある場合に該当する。

【0053】マウント実行手段13は、このマウント実 行要求に基づいて、当該マウントポイントのマウントを 実行する(ステップ213)。

【0054】マウント権確認手段12は、ステップ21 3のマウントの実行が成功したか失敗したかを検査する (ステップ214)。

【0055】マウント権確認手段12は、ステップ21 4の検査で「マウントの実行が失敗した」と判定した場 50 合には、サーバ20側のマウント権確認手段21に対し てその旨を示す通知(マウント失敗通知)を行い(ステップ222)、要求待ち状態に戻る。マウント失敗通知を受けたマウント権確認手段21は、その旨をクライアント10側のマウント要求発行手段11に通知し(ステップ223)、要求待ち状態に戻る。

【0056】一方、マウント権確認手段12は、ステップ214の検査で「マウントの実行が成功した」と判定した場合には、図6に示すようなフォーマットのマウント状況記述ファイル17に当該ユーザ名(usrmntコマンドを発行した一般ユーザのユーザ名)と当該マウルトポイント(クライアント側マウントポイント)とを示す情報を書き出し(ステップ215)、マウントが成功した旨を示す通知(マウント成功通知)をサーバ20側のマウント権確認手段21に対して行い(ステップ216)、要求待ち状態に戻る。

【0057】サーバ20側のマウント権確認手段21は、クライアント10側のマウント権確認手段12からのマウント成功通知(この通知の中にはサーバ側マウントポイントを示す情報が含まれている)を受け取った後に、そのマウント成功通知に係るサーバ側マウントポイントがステップ209で実際にシェアされたものであるか否かを検査する(ステップ217)。この検査は、アンシェア要求を出すべきか否かを判定するための検査であり、例えば、「すでに当該マウントポイントのシェアが行われている旨を示すためのフラグ」にビットが立っていないかどうかを判定することによって行われる。

【0058】マウント権確認手段21は、ステップ217の検査で「当該サーバ側マウントポイントがステップ209で実際にシェアされたものである(アンシェア要求を出すべきである)」と判定した場合には、当該箇所30(サーバ側マウントポイント)に対するアンシェア要求をシェア実行手段22に発行する(ステップ218)。

【0059】シェア実行手段22は、このアンシェア要求に基づいて当該箇所のアンシェア(マウントの許可の解除)を実行する(ステップ219)。なお、このアンシェアの実行が失敗した場合にも、特別の対処はなされず無視される。

【0060】マウント権確認手段21は、ステップ217の検査で「当該サーバ側マウントポイントがステップ209で実際にシェアされたものでない(アンシェア要40 求を出すべきでない)」と判定した場合またはステップ219のアンシェアの実行が終了した場合には、クライアント10側のマウント要求発行手段11に対して上述の一連の処理が正常に終了した旨を示す通知(マウント終了通知)を行い(ステップ220)、要求待ち状態に戻る。

【0061】クライアント10側のマウント要求発行手 段11は、このマウント終了通知を受けると、本実施例 におけるマウント実行処理を終了させる(ステップ22 1)。すなわち、マウント実行処理が正常に終了した旨 50 12

等を画面上に表示して処理を終了させる。

【0062】なお、マウント要求発行手段11は、サーバ20側のマウント権確認手段21から失敗の通知を受けると(ステップ223参照)、その旨を画面上に表示してマウント実行処理を終了させる(ステップ224)。

【0063】ステップ221やステップ224における 画面上の表示により、当該一般ユーザはマウントの成功 /失敗の旨を認識することができる。

【0064】第3に、マウント解除時の動作について説明する(図3参照)。

【0065】クライアント10側の一般ユーザは、マウントを解除したい場合に、unusrmntコマンドを発行する。

【0066】クライアント10側のマウント解除要求発行手段14は、このunusrmntコマンドに基づいて生成され、マウント解除権確認手段15にマウント解除要求を発行する(ステップ301)。このマウント解除要求の中には、サービスの種類(この場合には、マウント解除要求),ユーザ名およびマウント解除ポイントが入る。

【0067】マウント解除権確認手段15は、そのマウント解除要求を受けると、マウント状況記述ファイル17を読み出し(ステップ302)、当該マウント解除要求の中のマウント解除ポイントに該当するマウントポイントを有するエントリがマウント状況記述ファイル17(図6参照)に存在するか否かを検査する(ステップ303)。

【0068】マウント解除権確認手段15は、ステップ303の検査で「該当するエントリがマウント状況記述ファイル17に存在しない」と判定した場合(検査結果が「失敗」である場合)には、その旨をマウント解除要求発行手段14に通知し(ステップ304)、要求待ち状態に戻る。

【0069】一方、マウント解除権確認手段15は、ステップ303の検査で「該当するエントリがマウント状況記述ファイル17に存在する」と判定した場合(検査結果が「成功」である場合)には、当該エントリに対応するユーザ(当該エントリ中の「ユーザ名」で識別される一般ユーザ)が当該マウント解除要求に係るunusrmntコマンドを発行した一般ユーザであるか否か(ユーザが一致するか否か)を検査する(ステップ305)

【0070】マウント解除権確認手段15は、ステップ305の検査で「ユーザが一致しない」と判定した場合 (検査結果が「失敗」である場合)には、その旨をマウント解除要求発行手段14に通知し (ステップ306)、要求待ち状態に戻る。

【0071】一方、マウント解除権確認手段15は、ステップ305の検査で「ユーザが一致する」と判定した

場合(検査結果が「成功」である場合)には、マウント 解除手段16に対してマウント解除実行要求(当該マウ ントポイントのマウントの解除の実行を促す要求)を発 行する (ステップ307)。なお、ステップ303およ び305の検査結果が全て「成功」である場合が、当該 マウント解除要求に関するマウント解除権がある場合に 該当する。

【0072】マウント解除手段16は、このマウント解 除実行要求に応じて、当該マウントポイント(ステップ 303の検査で検出されたエントリ中のマウントポイン 10 ト) におけるマウントの解除を行う (ステップ30 8).

【0073】マウント解除権確認手段15は、ステップ 308におけるマウントの解除が成功したか失敗したか を検査する(ステップ309)。

【0074】マウント解除権確認手段15は、ステップ 309の検査で「マウントの解除に成功した」と判定し た場合には、マウント状況記述ファイル17から当該マ ウントポイントを有するエントリを削除する(ステップ 310).

【0075】一方、マウント解除権確認手段15は、ス テップ309で「マウントの解除に失敗した」と判定し た場合(例えば、当該マウントポイントに該当するディ レクトリが使用中であった場合)には、特別の対処をせ ずに無視する(ステップ311の処理に制御を移す)。

【0076】また、マウント解除権確認手段15は、マ ウントの解除に成功したか失敗したかを示す情報と失敗 した場合におけるその原因を示す情報とを自己の内部に 保持する(ステップ311)。

【0077】さらに、マウント権解除確認手段15は、 ステップ311で保持した情報をマウント解除要求発行 手段14に通知し(ステップ312)、通知後に要求待 ち状態に戻る。

【0078】マウント解除要求発行手段14は、ステッ プ312の通知に基づいてマウントの解除の成功/失敗 の結果等を画面に表示して本実施例におけるマウント解 除処理を終了させる(ステップ313)。

【0079】なお、マウント解除要求発行手段14は、 ステップ304または306におけるマウント権解除確 認手段15からの通知を受けた場合には、その旨を画面 40 に表示してマウント解除処理を終了させる (ステップ3 14).

【0080】ステップ313やステップ314における 画面上の表示により、当該一般ユーザはマウントの解除 の成功/失敗の旨を認識することができる。

【0081】以上のような処理によって、クライアント 10からサーバ20への一般ユーザの要求によるマウン トの実行およびマウントの解除が可能になる。ここで、 上述の説明のように、マウントを要求する一般ユーザ (マウント要求発行者)が以下の①~④に示すような条 50 14

件を満たす場合にのみマウント権の存在が認められるの で、当該分散処理システムにおけるセキュリティの保持 は守られる。

【0082】① サーバ20側に、マウント要求発行者 のアカウントがあること(パスワードファイル23内 に、当該マウント要求発行者のユーザ名、ユーザidお よびグループ i dが存在していること)

【0083】② サーパ側マウントポイントに該当する ディレクトリの所有者がマウント要求発行者と一致して いること

【0084】③ サーバ側マウントポイントに該当する ディレクトリがマウント要求発行者のホームディレクト リの下にあること

【0085】 ④ クライアント側マウントポイントに該 当するディレクトリがマウント要求発行者の所有になっ ていること

[0086]

30

【発明の効果】以上説明したように本発明は、usrm n t コマンド (一般ユーザマウント要求コマンド) およ 20 びunusrmntコマンド (一般ユーザマウント解除 要求コマンド)を用意し、クライアント側およびサーバ 側にusrmntd (マウント権確認手段, マウント解 除権確認手段およびシェア実行手段)を設け、マウント 状況記述ファイルおよびシェア管理ファイルを備えるこ と等により、セキュリティを保持しつつ、一般ユーザが 他の計算機における当該一般ユーザの個人的なディスク 資源を自由にマウントすることができるようになるとい う効果を有する(当該ディスク資源上のファイルへのア クセスが容易になる)。すなわち、通常のNFSにおい てセキュリティ上の理由により特権ユーザにのみ与えら れていたマウント要求の権限を特権ユーザ以外の一般ユ ーザにも与えることを可能にし、一般ユーザが自己のデ ィスク資源を自由にマウント(NFSマウント)できる 手法を確立することができるという効果がある。

【0087】このような効果により、一般ユーザであっ て、かつ複数の計算機にアカウントを持つユーザが、ど の計算機からでもネットワークを意識せずに自己の所有 するディスク資源にアクセスできるようになり、以下の ①~③に示すような効果が生じる。

【0088】① 個人的なディスク資源のネットワーク 間の転送が容易になる。

【0089】② 一度マウントしてしまえば、ネットワ ーク上の他の計算機にログインすることなく、当該他の 計算機におけるディスク資源を使用することができる。

【0090】③ 個人的なディスク資源を分散して持つ ことができるので、各一般ユーザが各計算機に同じファ イルを持つ必要がなくなり、分散処理システム全体にお けるディスク資源の節約が可能になる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の分散ファイルシステムに係る一実施例

15

の構成を示すプロック図である。

【図2】図1に示す分散ファイルシステムにおけるマウ ント実行処理を示す流れ図である。

【図3】図1に示す分散ファイルシステムにおけるマウ ント解除処理を示す流れ図である。

【図4】図1中のシェア管理ファイルのフォーマットを 示す図である。

【図5】図1中のパスワードファイルのフォーマットを 示す図である。

【図6】図1中のマウント状況記述ファイルのフォーマ 10 ットを示す図である。

【符号の説明】

10 クライアント

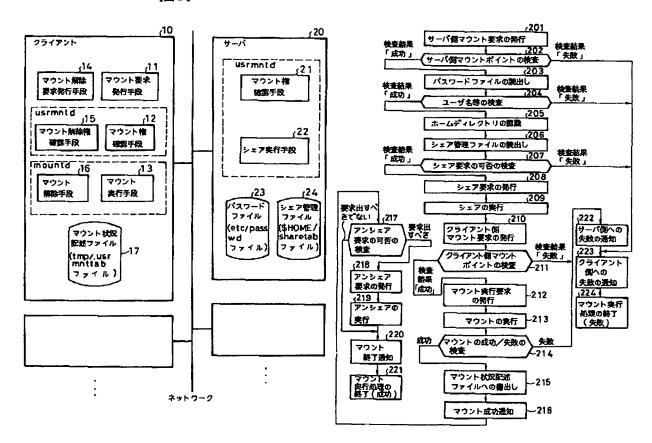
11 マウント要求発行手段

16

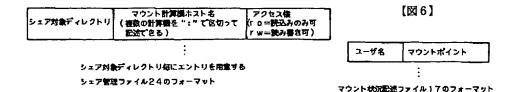
- 12 マウント権確認手段
- 13 マウント実行手段
- 14 マウント解除要求発行手段
- マウント解除権確認手段
- マウント解除手段
- マウント状況記述ファイル 17
- 20 サーバ
- マウント権確認手段 2 1
- 22 シェア実行手段
- 23 パスワードファイル
- 24 シェア管理ファイル

【図1】

【図2】



【図4】



[図3]

